## PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

10-032606

(43) Date of publication of application: 03.02.1998

(51)Int.CI.

H04L 12/56

H04L 25/00

(21) Application number: 08-200989

(71)Applicant: YAMAHA CORP

(22)Date of filing:

12.07.1996

(72)Inventor: FUJIMORI JUNICHI

INAGAKI YOSHIHIRO

KURIBAYASHI YASUTAKA OTANI YASUSHI

ABE TATSUTOSHI

## (54) DATA TRANSMITTER-RECEIVER AND DATA TRANSFER SYSTEM

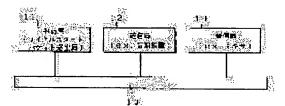
(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To improve the

transmission efficiency by reducing the number of bits of

a time stamp.

SOLUTION: A network 10 is configured to transfer an isochronous packet without fail during transmission cycle started by a cycle start signal generated in response to a 1st timing signal for a period of 125ì sec. A transmission station 12 generates an isochronous packet formed by adding a time stamp corresponding to a difference time between the 1st timing signal and the sampling timing to data obtained by sampling an analog signal in a prescribed sampling timing and the packet is written in a transmitter side FIFO with the 1st timing signal and sent to the network 10 from the FIFO by the cycle start signal. A reception station 13 writes the received packet to the receiver side FIFO with the cycle start signal and read from the FIFO with the 1st timing signal and the analog signal is reproduced on a time base.



#### LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

17.10.2000

[Date of sending the examiner's decision of

rejection]

[Kind of final disposal of application other than

the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

3440704

[Date of registration]

20.06.2003

[Number of appeal against examiner's decision

#### (19)日本国特許庁(JP)

# (12) 公開特許公報(A)

## (11)特許出願公開番号

# 特開平10-32606

技術表示箇所

(43)公開日 平成10年(1998) 2月3日

(51) Int.Cl.6

識別記号

庁内整理番号

FΙ

. . . .

H04L 12/56

25/00

9744-5K

H 0 4 L 11/20 25/00

102A

審査請求 未請求 請求項の数3 FD (全 9 頁)

(21)出願番号

特願平8-200989

(22)出願日

平成8年(1996)7月12日

(71)出願人 000004075

ヤマハ株式会社

静岡県浜松市中沢町10番1号

(72)発明者 藤森 潤一

静岡県浜松市中沢町10番1号 ヤマハ株式

会社内

(72)発明者 稲垣 芳博

静岡県浜松市中沢町10番1号 ヤマハ株式

会社内

(72)発明者 栗林 泰孝

静岡県浜松市中沢町10番1号 ヤマハ株式

会社内

(74)代理人 弁理士 浅見 保男 (外2名)

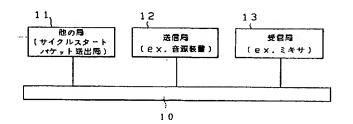
最終頁に続く

#### (54) 【発明の名称】 データ送受信装置およびデータ転送システム

### (57)【要約】

【課題】 タイムスタンプのビット数を少なくして、伝 送効率を向上する。

【解決手段】 ネットワーク 10は、 $125\mu$ sec周期の第1のタイミング信号に準じて発生されるサイクルスタート信号により開始される伝送サイクル中にアイソクロナスパケットを必ず転送するように構成されている。送信局 12は、アナログ信号を所定のサンプリングタイミングでサンプリングタイミングとの差の時間に対応するタイムスタンプを付加したアイソクロナスパケットを生成し、前記第1のタイミング信号により意下 1 FOに書き込み、前記サイクルスタート信号により該下 1 FOに書き込み、前記第1 のタイミング信号によりではより該下 1 FOに書き込み、前記第1 のタイミング信号によりではより該下 1 FOに書き込み、前記第1 のタイミング信号によりではよりである。で信号によりではよりである。で言いる。で言いる。で言いるでは、時間を表現して、また。



#### 【特許請求の範囲】

一定の周期を有する第1のタイミング 【請求項1】 信号からの差分データとして表わされたタイムスタンプ が付加された送信データを、前記第1のタイミング信号 に準じて発生される第2のタイミング信号に基づいて、 ネットワーク上に送出するデータ送信装置であって、 FIFOバッファを有し、

前記第1のタイミング信号に基づいて前記送信データを 前記FIFOバッファに書き込み、

前記第2のタイミング信号に基づいて前記FIFOバッ 10 ファから前記送信データを取り出してネットワーク上に 送信することを特徴とするデータ送信装置。

【請求項2】 一定の周期を有する第1のタイミング 信号からの差分データとして表わされたタイムスタンプ が付加され、前記第1のタイミング信号に準じて発生さ れる第2のタイミング信号に基づいてネットワーク上に 送信されたデータを受信するデータ受信装置であって、 FIFOバッファを有し、

前記ネットワークから受信した前記データを前記第2の

前記第1のタイミング信号に基づいて前記FIFOバッ ファからデータを取り出し、

前記タイムスタンプに基づいて当該データを時間軸上に 再現することを特徴とするデータ受信装置。

【請求項3】 データ送信装置とデータ受信装置とを 有し、一定の周期を有する第1のタイミング信号に進じ て発生される第2のタイミング信号に基づいてネットワ ーク上でのデータの転送が制御されるデータ転送システ ムであって、

前記データ送信装置は、前記第1のタイミング信号から の差分データとして表わされたタイムスタンプを送信デ ータに付加し、

前記タイムスタンプが付加された送信データを前記第1 のタイミング信号に基づいて第1のFIFOバッファに 書き込み、

前記第2のタイミング信号に基づいて前記第1のFIF 〇バッファから前記送信データを取り出してネットワー ク上に送信し、

前記データ受信装置は、前記第2のタイミング信号に基 40 づいて前記ネットワーク上に送信されたデータを第2の FIFOバッファに書き込み、

前記第1のタイミング信号に基づいて前記第2のFIF 〇バッファから受信したデータを取り出し、

前記タイムスタンプに基づいて当該データを時間軸上に 再現することを特徴とするデータ転送システム。

#### 【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、ネットワークを経 由してタイムスタンプが付加されたデータを転送するデ 50 ードを一定の位相差以内に同期させる。このようにし

ータ送受信装置およびデータ転送システムに関する。 [0002]

【従来の技術】ネットワークを経由してデータを伝送す る方式として、送信側と受信側とが連続して同一周期の 信号を伝送する同期通信方式、間欠的な時間間隔である 定められた情報の単位を伝送する非同期通信方式、およ び、これらの中間に位置づけられるアイソクロナス(Is ochronous ) 転送方式がある。このアイソクロナス転送 方式によれば、あらかじめ帯域を確保して時間的な遅延 が保証されたリアルタイム性の高いデータ転送を行なう ことが可能となる。

【0003】図7を参照してこのアイソクロナス転送方 式について説明する。この図に示したのはIEEE13 94高速シリアルバスとよばれるシステムにおけるバス 上のパケットの配置例を示したもので、サイクルスター トパケット101、アイソクロナスパケット102およ び非同期(asynchronous)パケット103の3種類のパ ケットがネットワーク上に配置されている。また、破線 はこのシステムにおいて基準とされる第1のタイミング タイミング信号に基づいて前記FIFOバッファに書き 20 信号 (cycle synch ) を示しており、この第1のタイミ ング信号は125μsec周期(8KHz)の信号とさ れている。

> 【0004】前記サイクルスタートパケット101は、 このバスに接続されている複数のノードのうちサイクル マスターと呼ばれるノードから送出されるパケットであ り、このサイクルスタートパケット101により新たな 伝送サイクルが開始される。前記サイクルマスターは精 密なクロック源を有しており、このクロック源からの前 記第1のタイミング信号の時間間隔で前記サイクルスタ ートパケット101を送信しようとするが、そのとき に、他のパケットの転送が進行中であるときには、その 転送が終了するまで前記サイクルスタートパケット10 .1の送信は待たされるようになされている。104はこ の遅延時間(start delay )を示すものであり、この遅 延時間は前記サイクルスタートパケット101の中に符 号化されて各ノードに送出される。なお、前記ノードか ら送信されたパケットは同一のクロック期間内に他のノ ードに受信されることは保証されている。

> 【0005】各ノードはそれぞれ32ビットのサイクル、 タイマーレジスタを備えている。各サイクルタイマーレ ジスタは、その下位の12ビットを用いてシステムの基 準クロックである24.576MHzのクロック信号 (周期40.7nsec)を3072を法として計数 し、その上位の13ビットにより前記8KHzの基準サ イクルの計数を行い、最上位の7ビットにより秒を計数 するようになされている。そして、前記サイクルマスタ ーは、前記サイクルスタートパケット101を用いて自 己のサイクルタイマーレジスタの内容をすべてのノード のサイクルタイマーレジスタにコピーさせ、すべてのノ

30

て、このネットワークにおいては共通の時間基準が保証 されている。

【0006】アイソクロナスパケット102は、デジタ ルサウンド、ビデオあるいは演奏データなどの精密なタ イミング参照を必要とするデータを転送させるために用 いられるチャンネルであり、これらアイソクロナスパケ ット102は、各伝送サイクル内において必ず伝送され ることが保証されている。また、前記非同期パケット1 03は前記アイソクロナスパケット102の伝送が終了 した後に当該伝送サイクルに空き時間があるときに非同 10 期に伝送されるパケットである。.

【0007】さて、これら各種のネットワークを利用し て、音声データ、画像データあるいは演奏データなどの 時系列データを伝送する場合において、伝送経路が完全 な同期通信方式とされていないときには、伝送されるデ ータの時間軸上での再現性を保証するために、データ自 身にそのデータが再現されるべき時刻を示すタイムスタ ンプを付加して送信し、受信側ではそのタイムスタンプ を参照して、当該時刻に到達した時点で当該データを再 生することが行われている。

#### [0008]

【発明が解決しようとする課題】このようなネットワー ク上で用いられるタイムスタンプとしては、時間を一意 に認識することができるものでなければならない。すな わち、タイムスタンプには、ある程度妥当と思われる時 間幅以上の繰り返し周期が必要となり、そのためには多 くの情報量を必要とすることとなる。情報をデジタル表 現で表わす場合は、多くの情報量は多くのビット数に相 当するため、タイムスタンプによって指定する時間情報 ち、多くのビット数を必要とすることとなる。例えば、 前記図7に関して説明した場合においては、32ビット 長のタイムスタンプが用いられていた。

【0009】さらに、前述のようなタイムスタンプを付 加してデータを送信するタイプの伝送方式においては、 データのほかにタイムスタンプ情報を所定期間ごとに送 る必要があり、タイムスタンプ情報の送信データに対す る割合は小さいことが望ましい。しかしながら、前述の ように、タイムスタンプにより表現される時間の一意性 の確保や時間分解能の向上のためには、タイムスタンプ 40 のビット数が大きくなってしまい、データ転送効率が低 下してしまうという問題点があった。

【0010】そこで本発明は、データにタイムスタンプ を付加して送信することにより、伝送されるデータの時 間軸上での再現を図ることができるようにしたデータ転 送システムにおいて、タイムスタンプのビット数を減ら してデータ転送効率を向上することを目的としている。

#### [0011]

【課題を解決するための手段】上記目的を達成するため に、本発明のデータ送信装置は、一定の周期を有する第 50 例えば前記楽音波形信号を混合するミキサである。この

1のタイミング信号からの差分データとして表わされた タイムスタンプが付加された送信データを、前記第1の タイミング信号に準じて発生される第2のタイミング信 号に基づいて、ネットワーク上に送出するデータ送信装 置であって、FIFOバッファを有し、前記第1のタイ ミング信号に基づいて前記送信データを前記FIFOバ ッファに書き込み、前記第2のタイミング信号に基づい て前記FIFOバッファから前記送信データを取り出し てネットワーク上に送信するものである。

【0012】また、本発明のデータ受信装置は、一定の 周期を有する第1のタイミング信号からの差分データと して表わされたタイムスタンプが付加され、前記第1の タイミング信号に準じて発生される第2のタイミング信 号に基づいてネットワーク上に送信されたデータを受信 するデータ受信装置であって、FIF〇バッファを有 し、前記ネットワークから受信した前記データを前記第 2のタイミング信号に基づいて前記FIFOバッファに 書き込み、前記第1のタイミング信号に基づいて前記F IFOバッファからデータを取り出し、前記タイムスタ 20 ンプに基づいて当該データを時間軸上に再現するもので ある。

【0013】さらにまた、本発明のデータ転送システム は、データ送信装置とデータ受信装置とを有し、一定の 周期を有する第1のタイミング信号に準じて発生される 第2のタイミング信号に基づいてネットワーク上でのデ ータの転送が制御されるデータ転送システムであって、 前記データ送信装置は、前記第1のタイミング信号から の差分データとして表わされたタイムスタンプを送信デ ータに付加し、前記タイムスタンプが付加された送信デ の時間分解能を上げるためには、多くの情報量、すなわ 30 ータを前記第1のタイミング信号に基づいて第1のFI FOバッファに書き込み、前記第2のタイミング信号に 基づいて前記第1のFIFOバッファから前記送信デー タを取り出してネットワーク上に送信し、前記データ受 信装置は、前記第2のタイミング信号に基づいて前記ネ ットワーク上に送信されたデータを第2のFIF〇バッ ファに書き込み、前記第1のタイミング信号に基づいて 前記第2のFIFOバッファから受信したデータを取り 出し、前記タイムスタンプに基づいて当該データを時間 軸上に再現するものである。

### [0014]

【発明の実施の形態】図1は本発明のデータ転送システ ムの構成の一例を示すプロック図である。この図におい て、10は前記ネットワークであり、前記図7に示した アイソクロナス転送を行うことができるものである。ま た、11~13はこのネットワーク10に接続されてい る各ノードの一例であり、12は時間軸上で再現するこ とが必要とされる時系列データを送信する送信局であ り、例えば楽音波形信号を送出する音源装置である。ま た、13は前記時系列データを受信する受信局であり、

送信局12から所定のサンプリングタイミングによりサンプリングされた楽音波形データなどの時系列データがタイムスタンプを付加して送信され、前記受信局13はそのデータを受信して前記タイムスタンプにより指定されたタイミングで楽音波形データを再生する。なお、このネットワーク10には複数のその他のノードも接続されており、その他の局11が前述したサイクルマスター(サイクルスタートパケット送出局)となっている。

【0015】図2は、前記各ノード11~13の内部構成の一例を示すブロック図であり、21は中央処理装置 10 (CPU)、22は動作プログラムや各種データが格納されているROM、23はワーキングエリア等として使用されるRAM、24は前記サイクルタイマーレジスタを含み、各種タイミング信号を発生するタイマ、26は前記ネットワーク10に接続するためのネットワークインタフェース回路、27は内部バスである。また、25はデータ利用/生成回路であり、このノードが送信局12であるときはデータ生成回路とされ、受信局13であるときはデータ利用回路とされている。

【0016】図3は前記送信局12と前記受信局13に おけるデータ転送動作を説明するための機能ブロック図 である。図3の(a)は前記送信局12の機能を示すブ ロック図である。この図において、31はデータ生成回 路であり、125μsecの前記基準周期毎に、所定の サンプリング周期でサンプリングされた複数の楽音サン プルからなるデータと、該データに付与されるタイムス タンプとにより、アイソクロナスチャンネルの送信パケ ットを生成する。32は前記データ生成回路31により 生成されたパケットを格納するためのデータバッファ、 33は前記データバッファ32に格納されたパケットが 30 前記第1のタイミングを示す前記サイクルタイマーレジ スタからの出力(サイクルタイマ出力)に応じて書き込 まれるFIFO (First In First Out) 構成の待機バッ ファ、34は前記新たな伝送サイクルの開始を示すサイ クルスタートパケットを受信することにより発生される サイクルスタート信号に応じて前記待機バッファ33か ら読み出された前記パケットが格納される送信バッファ であり、この送信バッファ34に格納されたパケットは 当該アイソクロナスチャンネルに指定されたタイミング で前記ネットワーク10に送出される。

【0017】図3の(b)は前記受信局の機能ブロック図であり、35は前記ネットワーク上に送出されたパケットのうちのこの受信局において受信すべきパケットを受信し格納する受信バッファ、36は前記受信バッファ35に格納されたパケットが前記サイクルスタート信号に応じて書き込まれるFIF〇構成の待機バッファ、37は前記待機バッファ36内のパケットを前記第1のタイミングを示すサイクルタイマの出力に応じて読み出すデータバッファ、38は前記データバッファ37に格納されたパケットにより伝送されたデータをタイムスタン50

プにより指定されたタイミングで再生するデータ利用回路である。

【0018】このように、送信側においては、第1のタイミングに対応してデータパケットを生成し、これをサイクルスタート信号(第2のタイミング)によりネットワーク上に送信する。一方、受信側においては、前記第2のタイミングに応じて送信されたパケットを受信し、前記第1のタイミングに応じて当該データを再生することとなる。

【0019】図4はこのデータ生成回路31において生成される送信パケットを説明するための図である。図4の(a)は送信されるデータを説明するための図であり、例えば楽音波形信号などの連続信号を所定のサンプリング間隔 t s (この場合には、t s = 25 (=125 / 5)  $\mu$  s e c) でサンプリングして得られた5つの離散データ1~5が送信されるデータとされている。この第1番目のサンプリングデータ1は前記第1のタイミング信号から時間 t だけ遅れた時点においてサンプリング されたデータであり、その他のサンプリングデータ2~5は前記時刻 t からそれぞれ時間 t s の対応する倍数に相当する時間だけ遅れたタイミングでサンプリングされたデータである。

【0020】また、このバスシステムにおいてはシステムの基準クロック周波数 $\Phi=24.576$  MHz(クロック周期=40.7ns)とされており、前記1基準サイクル( $125\mu$ sec)内の時間位置を前記クロック周期を単位として表すことができる。すなわち、前記1基準サイクル内の時間位置を前記クロック周期を単位として $0\sim3071$  クロックにより表すことができる。

【0021】そこで、本発明においては、前記タイムスタンプとして、その基準サイクル内の第1番目のサンプリングデータ1の該基準サイクル内の時間位置 tを前記クロック周期を単位として表した値をタイムスタンプ値として使用し、その他のサンプリングデータ2~5については、前記第1のサンプリングデータ1からサンプリング周期 tsを順次加算することにより再生時刻を決定するようにしている。

【0022】このようなデータを送信するためのパケットの構成を図4の(b)に示す。この図に示すように、40 送信パケットは最初に前記時間 t を表すタイムスタンプ、続いて、第1~第5の各サンプリング値が結合されて構成されている。前述したように、タイムスタンプはその基準サイクル内における前記時間 t を前記システムクロック数により表したもので、0~3071の値をとるため、12ビットのデータとなる。

【0023】比較のために、前記従来使用されていたタイムスタンプの構成を図4の(c)に示す。この場合にも、(b)に示した本発明のパケットと同様にタイムスタンプと各サンプリングデータ1~5より構成されているが、タイムスタンプが、例えば、32ビットのデータ

とされている。すなわち、その下位12ビットにより前 記本発明の場合と同様に前記時間 t を示し、次の13ビ ットにより前記基準サイクルの番号を示し、さらに最上 位の7ビットにより秒で表現した時刻を示している。こ のように、従来は各ノードで共有している絶対時間の全

(b) に示した本発明のパケットよりも20ビット長い タイムスタンプとなっていた。

てを表現するタイムスタンプとされていたため、前記

【0024】さて、本発明のネットワークシステムにお いては第1のタイミングに応じて生成された送信データ 10 を第2のタイミングに応じてネットワークに送出してい るが、前述したように、前記第2のタイミングは前記第 1のタイミングに対して遅延をもって発生されることが あるため、第1のタイミングにより決定される1つの基 準サイクルの中に、2つの送信データが含まれるという 状態が発生する場合がある。このような場合において も、本発明のデータ転送システムによれば問題なく所定 の時間位置で原データを再現することができる。

【0025】図5のタイムチャートを参照して、本発明 のデータ転送システムの動作について説明する。この図 20 において、横軸は時間軸であり、時刻t1からt2まで の基準サイクルにおける原データをサンプリングして得 られたデータは、前記データ生成回路31において、前 述した12ビットのタイムスタンプが付加されたパケッ ト51とされ、データバッファ32に格納される。この データバッファ51に格納されたパケット51は、時刻 t 2 に発生されるサイクルタイマ出力により、前記FI FO構成の待機バッファ33に格納される。

【0026】また、時刻 t 2 から t 3 の期間の原データ に対応するパケット52も同様に生成されてデータバッ 30 ファ32に格納される。時刻t3になると、前記サイク ルタイマ出力により、前記パケット52は前記待機バッ ファ33に格納される。この時刻t3においては前述し たように、サイクルスタートパケットが送信されていな いので、前記待機バッファ33には、前記パケット51 とパケット52が格納されている。ここで、図示するよ うに、前記時刻 t 3から少し遅れて伝送サイクルが開始 され、サイクルスタートパケットが送出されると、サイ クルスタート信号が出力され、これに応じて、前記待機 バッファ33から前記パケット51が前記送信バッファ 40 34に転送される。この送信バッファ34内に格納され たパケットはこの伝送サイクル内のこのアイソクロナス チャンネルに対応する時刻にネットワーク10上に送出 されることとなる。

【0027】図示の場合においては、この伝送サイクル は基準サイクルより遅れて開始されており、前記パケッ ト51がネットワーク上に送出されるのが次の基準タイ ミング時刻 t 4 よりも後になっている。このとき、この パケットは時刻 t 4 よりも後に受信バッファ 3 5 に格納 されることとなる。そして、時刻 t 4 よりも時間 t d だ 50 ート割込により開始されるサイクルスタート割込処理で

け遅れたタイミングで次の伝送サイクルが開始され、そ のサイクルスタートパケット101が送出されると、こ れにより、前記待機バッファ33から前記パケット52 が前記送信バッファ34に転送され、この伝送サイクル 期間にネットワーク上に送出される。このように、時刻 t4~t5の一つの基準サイクル内に2つのパケットが 送受信されることとなる。

【0028】時刻 t 4~ t 5の期間にパケット51とパ ケット52とが受信され受信バッファ35に書き込まれ るが、受信されたパケットは前記サイクルスタート信号 により、前記待機バッファ36に移行され、基準タイミ ングを示すサイクルタイマ出力により該待機バッファ3 6からデータバッファ37に転送される。すなわち、時 刻 t 4 の後にパケット5 1 が受信バッファ 3 5 に格納さ れ、該パケット51は次の伝送サイクルの開始を表すサ イクルスタート信号により、待機バッファ36に格納さ れる。このサイクルスタート信号により開始された伝送 サイクルにおいて伝送されたパケット52は受信バッフ ァ35に格納されている。時刻 t 5になると当該サイク ルタイマ出力により、前記待機バッファ36に格納され たパケット51はデータバッファ51に書き込まれ、前 述したように、データ利用回路38において時間軸上に 再現されることとなる。また、前記受信バッファ35に 格納されていた、パケット35はその次の伝送サイクル の開始を示すサイクルスタート信号に応じて、前記待機 バッファ36に転送され、時刻t6に前記データバッフ r37に書き込まれて、時刻 t6~t7の期間に正確な タイミングで再現されることとなる。

【0029】このようにして、各基準サイクル内のサイ クルタイマ時刻からの時間のずれのみを表したビット数 の少ないタイムスタンプデータを用いるだけで、正確な タイミングで原データを再現することが可能となる。

【0030】以上説明した各機能ブロックの機能をソフ トウエアによっても実現することができる。図6は、こ のような機能を実現するための送信側および受信側にお ける処理のフローチャートである。この図において、

(a) は送信側における処理を示し、(b) は受信側に おける処理を示している。送信側において、ステップS 10は前記データ生成処理である。この処理は前記デー 夕生成回路と同様の機能を実現するものであり、送信す べき原データを入力として、その先頭値に対応するタイ ムスタンプを付与したデータパケットを生成する処理で

【0031】ステップS12は前記第1のタイミングを 示すサイクルタイマ割込が発生したときに実行されるサ イクルタイマ割込処理であり、データバッファ内のデー タを待機バッファに追加し、データバッファから消去す る処理が行われる。ステップS14は前記サイクルスタ ートパケットを受信したときに発生されるサイクルスタ

あり、この処理においては、待機バッファ内の最も古い データを送信バッファに取り出す処理が行われる。

【0032】(b)は受信側の処理を示しており、ステップS20はネットワーク上のパケットを受信したときに発生するデータ受信割込処理であり、この処理においては、受信データが自局に必要なデータであるときに、そのパケットを受信バッファに記録する。ステップS21は前記サイクルスタートパケットを受信したときに発生されるサイクルスタート割込により開始される処理であり、受信バッファ内に記録された前記パケットを待機10バッファ内に追加し、そのパケットを受信バッファから消去する処理である。ステップS24は前記サイクルタイマ割込により開始される処理であり、待機バッファ内の最も古いデータをデータバッファに移動する処理である。

【0033】なお、以上においては、IEEE1394 高速シリアルバスシステムを用いた場合について説明してきたが、本発明はこれに限られることなく、同様のアイソクロナス転送をサポートしているネットワークシステムに同様に適用することができる。また、前記タイム 20スタンプのビット数も、要求される時間精度などに応じて任意に決定することができる。さらに、転送されるデータは楽音等に限らず、例えば、画像(動画)データ、楽音以外の波形データなどの時間的に流れるものであればよい。

### [0034]

【発明の効果】以上説明したように、本発明によれば、 タイムスタンプのビット数を少なくすることができ、伝 送効率を向上させることができる。

#### 【図面の簡単な説明】

【図1】 本発明のデータ転送システムの概略を示す図である。

【図2】 本発明のデータ転送システムにおける各局の構成を示す図である。

【図3】 本発明のデータ転送システムにおける送信装置および受信装置を説明するための機能ブロック図である。

10 【図4】 本発明におけるパケットを説明するための図である。

【図5】 本発明の動作を説明するためのタイミングチャートである。

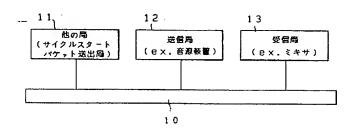
【図6】 本発明のデータ転送システムにおける処理のフローチャートである。

【図7】 ネットワーク上のパケットを説明するための図である。

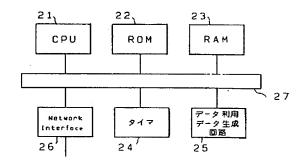
#### 【符号の説明】

10 ネットワーク、11 ノード、12 送信局、13 受信局、21 CPU、22 ROM、23 RAM、24 タイマ、25 データ利用/生成回路、26 ネットワークインタフェース回路、27 内部バス、31 データ生成回路、32、37 データバッファ、33、36 待機バッファ、34 送信バッファ、35 受信バッファ、38 データ利用回路、51、52、102アイソクロナスパケット、101 サイクルスタートパケット、103 非同期パケット、104 遅延時間

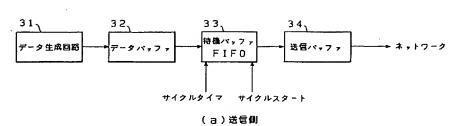
【図1】

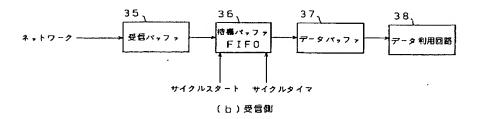


【図2】

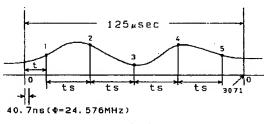


# 【図3】



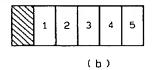


# 【図4】

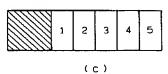


\_(\_a )

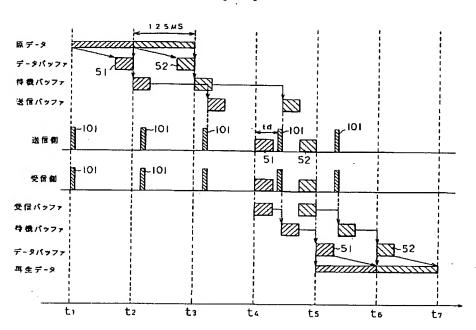
### タイムスタンプ



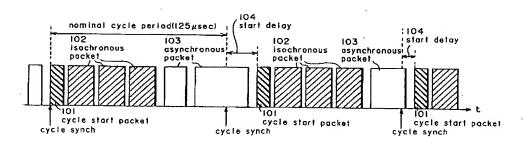
タイムスタンプ



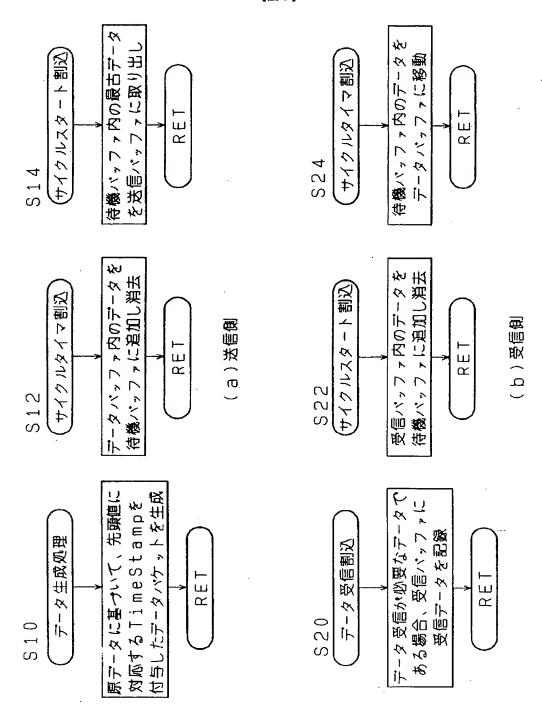




【図7】



### 【図6】



フロントページの続き

(72)発明者 大谷 康 静岡県浜松市中沢町10番1号 ヤマハ株式 会社内

(72)発明者 阿部 達利

静岡県浜松市中沢町10番 1 号 ヤマハ株式 会社内